# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN



(11)Publication number:

08-340579

(43) Date of publication of application: 24.12.1996

(51)Int.Cl.

H040 7/38 HO4M 1/66

(21)Application number: 07-144855

(71)Applicant : SONY CORP

(22)Date of filing:

12.06.1995

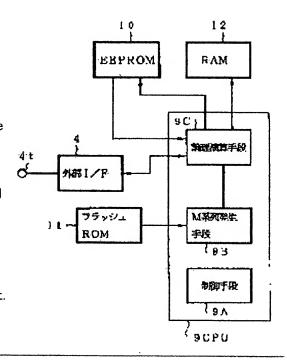
(72)Inventor: SOMEYA MASAHISA

# (54) PORTABLE TELEPHONE SET

# (57)Abstract:

PURPOSE: To prevent illegal use by obtaining scrambled identification information in a RAM by conducting a prescribed arithmetic operation between scrambled identification information read from the RAM and a scrambled code.

CONSTITUTION: At application of power, a default of a scramble code stored in a flush ROM 11 is read by a control means 9A. The default is fed to an M series generating means 9B of a CPU 9 to allow the means 9B to generate a 16-bit scramble code updated for each two bytes of identification information. Based on control by the means 9A, the scramble code updated for each 2-byte and an identification information part for each 2-byte of the identification information are exclusively ORed to conduct descrambling and the result is written in a volatile RAM 12. Furthermore, in the case of calling, based on the control by the means 9A, the identification information stored in the RAM 12 is read and fed to a radio section, from which the information is sent.



#### LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

28.03.2001

[Date of sending the examiner's decision of

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3404993

[Date of registration]

07.03.2003

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

### (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

# 特開平8-340579

(43)公開日 平成8年(1996)12月24日

(51) Int.Cl. <sup>6</sup>		識別記号	庁内整理番号	FΙ			技術表示箇所
H 0 4 Q	7/38			H 0 4 B	7/26	109R	
H 0 4 M	1/66			H 0 4 M	1/66	Α .	

審査請求 未請求 請求項の数1 OL (全 5 頁)

		電車間が 小間が 間が入り返す 〇世 (主 0 )	₹/
(21)出願番号	特顏平7-144855	(71)出願人 000002185 ソニー株式会社	
(22)出顧日	平成7年(1995)6月12日	東京都品川区北品川6丁目7番35号 (72)発明者 染谷 賢久 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ 一株式会社内	Ξ
		(74)代理人 弁理士 松隈 秀盛	

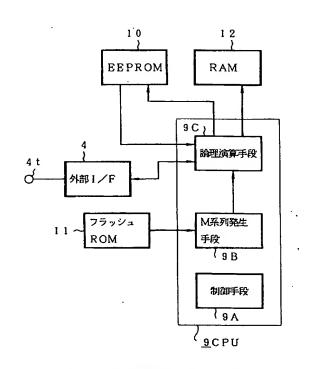
# (54) 【発明の名称】 携帯電話機

#### (57)【要約】

(修正有)

【目的】 盗用されることを防止する。

【構成】 制御手段9は、ROM11に製造時に予め記憶されたスクランブルコードの製品毎に異なる初期値から順次変化するスクランブルコードを発生するスクランブルコード発生手段9Bと、外部からの識別情報及びスクランブルコード発生手段9Bよりのスクランブルコードの間で所定の論理演算を行って、不揮発性RAMに書込むためのスクランブルされた識別情報を得ると共に、不揮発性RAM10から読み出されたスクランブルされた識別情報及びスクランブルコード発生手段9Bよりのスクランブルコードの間で所定の論理演算を行って、揮発性RAM12に書き込むためのデスクランブルされた識別情報を得る論理演算手段9Cとを備える



CPUの機能ブロック

A.;

### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 スクランブルされた識別情報を記憶する 不揮発性RAMと、スクランブルコードの製品毎に異な る初期値が製造時に予め記憶されたROMと、デスクラ ンブルされた識別情報を記憶する揮発性RAMと、上記 不揮発性RAM、上記ROM及び上記揮発性RAMを制 御する制御手段とを有し、

1

#### 該制御手段は、

上記ROMに記憶されているスクランブルコードの初期 値から順次変化するスクランブルコードを発生するスク 10 ランブルコード発生手段と、

外部からの識別情報及び上記スクランブルコード発生手 段よりのスクランブルコードの間で所定の論理演算を行 って、上記不揮発性RAMに書込むためのスクランブル された識別情報を得ると共に、上記不揮発性RAMから 読み出されたスクランブルされた識別情報及び上記スク ランブルコード発生手段よりのスクランブルコードの間 で所定の論理演算を行って、上記揮発性RAMに書き込 むためのデスクランブルされた識別情報を得る論理演算 手段とを備えることを特徴とする携帯電話機。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は携帯電話機に関する。

## [0002]

【従来の技術】従来の携帯電話機では、加入者番号、移 動局番号、認証及び秘匿のキー等を含む識別情報がスク ランブルコードによってスクランブルされ、そのスクラ ンブルされた識別情報が、CPUを含んだ制御部の不揮 発性RAMに記憶され、そのスクランブルコードの初期 値が、その制御部のROMに記憶されると共に、その制 30 御部にそのスクランブルコードを発生するアルゴリズム が設けられていた。

### [0003]

【発明が解決しようとする課題】かかる従来の携帯電話 機では、制御部のROMに記憶されているスクランブル コードの初期値が、製品毎に共通であったため、制御部 の記憶内容やアルゴリズムを別の携帯電話機の制御部に コピーして、実質的に他人の携帯電話機を盗用すること は容易であった。

【0004】かかる点に鑑み、本発明は、実質的に他人 40 の携帯電話機を盗用することを防止することのできる携 帯電話機を提案しようとするものである。

# [0005]

【課題を解決するための手段】本発明による携帯電話機 は、スクランブルされた識別情報を記憶する不揮発性R AMと、スクランブルコードの製品毎に異なる初期値が 製造時に予め記憶されたROMと、デスクランブルされ た識別情報を記憶する揮発性RAMと、不揮発性RA M、ROM及び揮発性RAMを制御する制御手段とを有 し、その制御手段は、ROMに記憶されているスクラン 50

ブルコードの初期値から順次変化するスクランブルコー ドを発生するスクランブルコード発生手段と、外部から の識別情報及びスクランブルコード発生手段よりのスク ランブルコードの間で所定の論理演算を行って、不揮発 性RAMに書込むためのスクランブルされた識別情報を 得ると共に、不揮発性RAMから読み出されたスクラン ブルされた識別情報及びスクランブルコード発生手段よ りのスクランブルコードの間で所定の論理演算を行っ て、揮発性RAMに書き込むためのデスクランブルされ た識別情報を得る論理演算手段とを備えることを特徴と するものである。

#### [0006]

【作用】かかる本発明によれば、論理演算手段によっ て、外部からの識別情報及びスクランブルコードの間で 所定の論理演算を行って、不揮発性RAMに書込むため のスクランブルされた識別情報を得ると共に、不揮発性 RAMから読み出されたスクランブルされた識別情報及 びスクランブルコードの間で所定の論理演算を行って、 揮発性RAMに書き込むためのデスクランブルされた識 別情報を得る

#### [0007]

20

【実施例】以下に、図面を参照して、本発明の実施例 (例えば、デジタル方式の携帯電話機) を詳細に説明し よう。先ず、図4を参照して、携帯電話機の一般的な回 路構成を説明する。1は送受信アンテナで、無線部2に 接続されている。3は制御部で、CPU及びそれに付属 するROM及びRAMを備えており、無線部2に接続さ れている。4は外部インターフェースで、これよりRS 232C用外部端子4tが導出されると共に、制御部3 に接続されている。5は音声部で、無線部2に接続さ れ、送話器及び受話器 (図示を省略) を備えている。6 は操作部で、テンキー、ファンクションキー、短縮ダイ・ ヤルキー、再ダイヤルキー等の操作キーを備え、各操作 キーの操作による操作信号(キー信号)が制御部に供給 される。

【0008】次に、図2を参照して、図4における制御 部3の一般的な回路を説明する。9はCPUで、このC PU9に、パラレルバス8を通じて、CPU9の動作プ ログラムの記憶されたフラッシュROM (Flash Read O nly Memory:フラッシュ・リード・オンリ・メモリ)及 び識別情報の記憶されている不揮発性RAMとしてのE EPROM (Electrically Erasable Programable Read Only Memory: エレクトリカリ・イレーザブル・プログ ラマブル・リード・オンリー・メモリ)(不揮発性RO M) 10が接続されている。又、EEPROM10及び 図4の外部インターフェース4は、それぞれシリアルバ ス7を通じて、CPU9に接続されている。

【0009】次に、図3を参照して、スクランブルコー ド発生手段の一例としての、M系列 (Maximum Length C ode:マキシマム・レングス・コード) 発生回路の一例

【0010】識別情報は、加入者番号、移動局番号、認証及び秘匿のキー等を含んでいる。乱数発生手段として、M系列発生手段を使用し、識別情報が、例えば、128バイトの場合を例にとって、識別情報の書込み及び読出しについて、図1のCPUの機能ブロックを参照し20て説明する。

【0011】図1において、CPU9は、それぞれアルゴリズムに基づく、M系列発生手段9Bと、論理演算手段(ここでは、排他的論理和演算手段)9Cと、制御手段9Aとを備え、この制御手段9Aは、M系列発生手段9B、論理演算手段9C、EEPROM10、フラッシュROM11及び揮発性RAM12を制御する。

【0012】携帯電話機の製造時に、例えば、図3で説明したような外部のM系列発生回路から発生した16次のM系列乱数出力をスクランブルコードとして用い、こ 30のスクランブルコードの製品毎に、即ち、携帯電話機毎に異なる初期値を、携帯電話機に組み込んだフラッシュROM11に予め記憶するか、又は、フラッシュROM11に予め記憶したものを携帯電話機に組み込む。尚、このフラッシュROM11には、CPU9によって携帯電話機を動作させるためのプログラムも同時に記憶する。

【0013】識別情報の書込み時に、制御手段9Aの制御に基づいて、128バイトの識別情報を入力端子4tから外部インターフェース4及びシリアルバス7を通じて、CPU9の論理演算手段9Cに供給すると共に、CPU9のM系列発生手段9Bからの16次、即ち、16ビットのスクランブルコードを論理演算手段9Cに供給し、フラッシュROM11に記憶されている16次のスクランブルコードの初期値を読出し、その初期値をパラレルバス8を通じてCPU9のM系列発生手段9Bに供給し、その初期値から開始し、識別情報の2バイト毎に更新される16次、即ち、16ビット(2バイト)のスクランブルコードをCPU9のM系列発生手段9Bから発生させる。そして、制御手段9Aの制御に基づいて、

論理演算手段9Cによってその2バイト毎に更新されるスクランブルコードと、識別情報の2バイト毎の識別情報部分との間で、排他的論理和演算を行ってスクランブルを行い、そのスクランブルされた識別情報をシリアルバス7を通じてEEPROM10に書き込む。

【0014】 識別情報の使用時においては、携帯電話機 の電源投入時に、制御手段9Aの制御に基づいて、フラ ッシュROM11に記憶されているスクランブルコード の初期値を読出し、その初期値をパラレルバス8を通じ てCPU9のM系列発生手段9Bに供給し、その初期値 から開始し、識別情報の2バイト毎に更新される16 次、即ち、16ビットのスクランブルコードをCPU9 のM系列発生手段9Bから発生させる。そして、制御手 段9Aの制御に基づいて、その2バイト毎に更新される スクランブルコードと、識別情報の2バイト毎の識別情 報部分との間で、排他的論理和演算を行ってデスクラン ブルを行い、そのデスクランブルされた識別情報をパラ レルバス8を通じて揮発性RAM12に書き込む。又、 発呼時に、CPU9の制御手段9Aの制御に基づいて、 RAM12に記憶されている識別情報を読み出して無線 部2に供給して、被変調信号に変換してから、アンテナ 1より送信する。

【0015】このように、フラッシュROM11に記憶されたスクランブルコードの初期値は、製品毎に、即ち、携帯電話機毎に異なるものであるから、携帯電話機の制御部3のEEPROM10に記憶されているスクランブルされた識別情報を、別の携帯電話機にコピーして、実質的に携帯電話機を盗用することは不可能である。

【0016】上述の実施例では、識別情報と、M系列の 乱数からなるスクランブルコードとの間で排他的論理和 演算して、スクランブルされた識別情報を得、又、その スクランブルされた識別情報と、同じM系列の乱数から なるスクランブルコードとの間で排他的論理和演算し て、デスクランブルされた識別情報を得るようにした。 これを一般的に表現すると、識別情報と、第1のコード との間で、第1の論理演算を行って、スクランブルされ た識別情報を得、そのスクランブルされた識別情報と、 第2のコード (第1のコードとの間で所定の関係を有す るコード)との間で第2の論理演算(第1の論理演算と の間で所定の関係を有する論理演算)を行って、デスク ランブルされた識別情報を得ることになる。この場合 に、第1及び第2のコードは同じであっても、異なって いても良い。同様に、第1及び第2の論理演算も同じで あっても、異なっていても良い。要は、スクランブルさ れた識別情報をデスクランブルして、元の識別情報が得 られれば良い。

#### [0017]

【発明の効果】上述せる本発明によれば、スクランブルされた識別情報を記憶する不揮発性RAMと、スクラン

ブルコードの製品毎に異なる初期値が製造時に予め記憶 されたROMと、デスクランブルされた識別情報を記憶 する揮発性RAMと、不揮発性RAM、ROM及び揮発 性RAMを制御する制御手段とを有し、その制御手段 は、ROMに記憶されているスクランブルコードの初期 値から順次変化するスクランブルコードを発生するスク ランブルコード発生手段と、外部からの識別情報及びス クランブルコード発生手段よりのスクランブルコードの 間で所定の論理演算を行って、不揮発性RAMに書込む ためのスクランブルされた識別情報を得ると共に、不揮 10 発性RAMから読み出されたスクランブルされた識別情 報及びスクランブルコード発生手段よりのスクランブル コードの間で所定の論理演算を行って、揮発性RAMに 書き込むためのデスクランブルされた識別情報を得る論 理演算手段とを備えるので、実質的に他人の携帯電話機 を盗用することを防止することのできる携帯電話機を得 ることができる。

【図面の簡単な説明】

\*【図1】実施例の制御部のCPUの機能を示す機能プロ ック及びCPUの周辺回路を示すブロック線図である。 【図2】実施例の制御部の回路構成を示すブロック線図 である。

【図3】M系列発生回路の例を示すブロック線図であ

【図4】実施例の回路構成を示すブロック線図である。 【符号の説明】

- 1 アンテナ
- 2 無線部
  - 制御部
  - 4 外部インターフェース
  - 5 音声部
  - 6 操作部
  - 9 CPU
  - 10 EEPROM
  - 11 フラッシュROM
  - 12 RAM

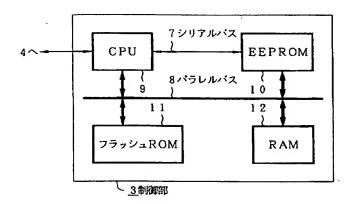
【図1】

1 0 12

EEPROM RAM 9 C ) 論理演算手段 外部 [ / F フラッシュ M系列発生 ROM 手段 } 9 B 制御手段 ( g A 9 C P U

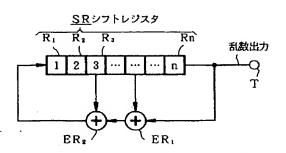
CPUの機能ブロック

[図2]



実施例の制御部

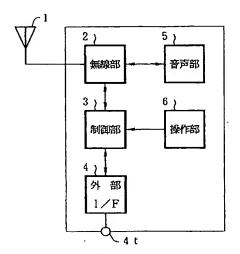
【図3】



ER, 、ER。 エクスクルーシブオア回路

M系列発生回路

【図4】



携帯電話機